PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-031615

(43) Date of publication of application: 03.02.1998

(51)Int.CI.

G06F 12/00

G06F 13/00 G06F 13/00

// GO6F 15/16

(21)Application number: 08-205208

(71)Applicant: NEC CORP

(22)Date of filing:

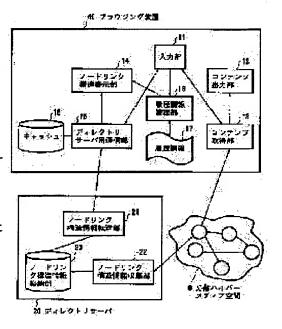
16.07.1996

(72)Inventor: SHIMAMURA SAKAE

(54) DISTRIBUTED HYPER MEDIA SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To suppress the load of directory server or network in a distributed hyper media system formed for possessing node link structure to be presented for supporting the navigation of user from the directory server. SOLUTION: A brousing device 40 is provided with a cache 18 for storing the node link structure acquired from a directory server 20. When the acquisition of contents of a certain node is requested from the user through an input part 11, a contents possessing part 13 acquired the contents of the relevant node from a distributed hyper media space 0 and a contents output part 12 outputs these contents to the user. At the same time, a communication part 15 for directory server first acquired only the node link structure within the range linked from this acquired node less than the prescribed number of link steps from the cache 18 but only when the node structure does not exist in the cache 18, it is possessed from the



directory server 20 and a node link structure display part 14 makes this node structure into graph and presents it for the user.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

16.07.1996

[Date of sending the examiner's decision of

rejection

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

2993434

[Date of registration]

22.10.1999

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

22.10.2002

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-31615

(43)公開日 平成10年(1998) 2月3日

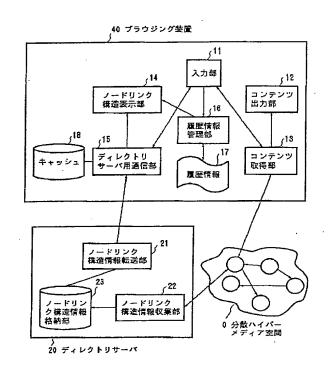
(51) Int.Cl. ⁶	識別記号	庁内整理番号	FΙ		技術表示箇所		
G06F 12/00	5 4 7		G06F	12/00	547I	-I	
13/00	3 5 4 3 5 7		13/00		3 5 4 A 3 5 7 Z		
,							
// G06F 15/16	370		15/16		370M		
			審査部	帮求 有	請求項の数 6	FD (全 12 頁)	
(21)出願番号 特願平8-205208		(71) 出願人 000004237 日本電気株式会社					
(22)出願日	平成8年(1996)7月16日				港区芝五丁目7都	₩1号	
			(72)発明者				
				東京都 式会社		路1号 日本電気株	
			(74)代理/		:境」廣日		
		•					
						•	

(54) 【発明の名称】 分散ハイパーメディアシステム

(57)【要約】

【課題】 ユーザのナビゲーションを支援するために提示するノードリンク構造をディレクトリサーバから取得する形態の分散ハイパーメディアシステムにおいて、ディレクトリサーバやネットワークの負荷を抑える。

【解決手段】 ブラウジング装置40は、ディレクトリサーバ20から取得したノードリンク構造を蓄積するキャッシュ18を備える。入力部11を通じてユーザから或るノードのコンテンツの取得が要求されたとき、コンテンツ取得部13は分散ハイパーメディア空間0から該当するノードのコンテンツを取得し、コンテンツ出力部12がこれをユーザに出力する。同時に、ディレクトリサーバ用通信部15は、上記取得されたノードから所定のリンク段数以下でつながる範囲内のノードリンク構造だけを、まずキャッシュ18から取得し、キャッシュ18に存在しない場合に限ってディレクトリサーバ20から取得し、ノードリンク構造表示部14がこれをグラフ化してユーザに提示する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ネットワーク上に設けられた、情報のコ ンテンツを格納するノード及びノード間の関係を表すリ ンクを管理する複数のサーバと、ユーザの要求により前 記サーバへアクセスして必要なノードのコンテンツを取 得するクライアントと、ノードリンク構造情報を蓄積 し、要求に応じて蓄積したノードリンク構造情報を提供 するディレクトリサーバとを備えた分散ハイパーメディ アシステムにおいて、

前記クライアントとして動作するブラウジング装置は、 ユーザからの要求を受け付ける入力部と、

該受け付けられた要求に応じたノードのコンテンツをネ ットワークを介してサーバから取得するコンテンツ取得 部と、

該取得されたコンテンツをユーザに対して出力するコン テンツ出力部と.

該取得されたコンテンツにかかるノードを中心ノードと して、この中心ノードから予め定められた最大リンク段 数以下でつながる範囲内のノードリンク構造のみを前記 通信部と、

該取得されたノードリンク構造を表示するノードリンク 構造表示部とを備えることを特徴とする分散ハイパーメ ディアシステム。

【請求項2】 前記ディレクトリサーバ用通信部は、中 心ノードと最大リンク段数とを指定したノードリンク構 造取得要求を前記ディレクトリサーバに送出する構成を 有し.

前記ディレクトリサーバは、

構造取得要求を受けることにより、ノードリンク構造情 報格納部を検索して、指定された中心ノードから指定さ れた最大リンク段数以下でつながる範囲内のノードリン ク構造を取得し、前記ディレクトリサーバ用通信部に転 送するノードリンク構造情報転送部を備えることを特徴 とする請求項1記載の分散ハイパーメディアシステム。

【請求項3】 ネットワーク上に設けられた、情報のコ ンテンツを格納するノード及びノード間の関係を表すリ ンクを管理する複数のサーバと、ユーザの要求により前 記サーバへアクセスして必要なノードのコンテンツを取 40 得するクライアントと、ノードリンク構造情報を蓄積 し、要求に応じて蓄積したノードリンク構造情報を提供 するディレクトリサーバとを備えた分散ハイパーメディ アシステムにおいて、

前記クライアントとして動作するブラウジング装置は、 ユーザからの要求を受け付ける入力部と、

該受け付けられた要求に応じたノードのコンテンツをネ ットワークを介してサーバから取得するコンテンツ取得 部と、

該取得されたコンテンツをユーザに対して出力するコン 50 ータファイルを直接関係付け、ファイル名を意識するこ

テンツ出力部と、

前記ディレクトリサーバから取得されたノードリンク構 造を保持するキャッシュと、

前記コンテンツ取得部で取得されたコンテンツにかかる ノードを中心ノードとして、この中心ノードから予め定 められた最大リンク段数以下でつながる範囲内のノード リンク構造を、前記キャッシュ及び前記キャッシュに存 在しない部分に限って前記ディレクトリサーバからそれ ぞれ取得するディレクトリサーバ用通信部と、

該取得されたノードリンク構造を表示するノードリンク 構造表示部とを備えることを特徴とする分散ハイパーメ ディアシステム。

【請求項4】 前記ディレクトリサーバ用通信部は、中 心ノードからのリンク段数を1から前記最大リンク段数 まで順に変化させて、同一リンク段数の全ノード情報が 前記キャッシュに存在するか否かを調べ、中心ノードか ら全ノード情報が存在するリンク段数までのノードリン ク構造は前記キャッシュから取得し、全ノード情報が前 記キャッシュに存在しないリンク段数から前記最大リン ディレクトリサーバから取得するディレクトリサーバ用 20 ク段数までのノードリンク構造は前記ディレクトリサー バから取得する構成を有することを特徴とする請求項3 記載の分散ハイパーメディアシステム。

【請求項5】 前記ディレクトリサーバは、

前記ディレクトリサーバ用通信部から中心ノードと最大 リンク段数と指定リンク段数とを指定したノードリンク 構造取得要求を受けることにより、ノードリンク構造情 報格納部を検索して、中心ノードから指定リンク段数以 上、最大リンク段数以下でつながる範囲内のノードリン ク構造を取得し、前記ディレクトリサーバ用通信部に転 前記ディレクトリサーバ用通信部から前記ノードリンク 30 送するノードリンク構造情報転送部を備えることを特徴 とする請求項4記載の分散ハイパーメディアシステム。 【請求項6】 前記プラウジング装置は、

> ノードに対するアクセス頻度を蓄積する履歴情報管理部 を備え、

> 前記ノードリンク構造表示部は、ノードリンク構造の表 示時に前記履歴情報管理部を参照し、各ノードのアクセ ス頻度をノードリンク構造の表示形態に反映する構成を 有することを特徴とする請求項1,2,3,4または5 記載の分散ハイパーメディアシステム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明はハイパーメディアシ ステムに関し、特に情報のコンテンツを格納するノード がネットワーク上の複数のサーバに分散されている分散 ハイパーメディアシステムに関する。

【従来の技術】近年、コンピュータにおける情報の管理 技術として、ハイパーメディアシステムが注目されてい る。ハイパーメディアシステムは、内容的に関連するデ

となく対話的に検索可能としたハイパーテキスト構造に 基づいて、テキストデータのみならず、画像データや音 声データを含むマルチメディアデータを処理するもので ある。ととで扱われるデータファイルをノードと呼び、 ノード間の関係をリンクと呼ぶ。

【0003】ネットワーク環境でのハイパーメディアシ ステムとしては、例えばWorldWide Web (WWW) が普及している。図12はこの種の従来のハ イバーメディアシステムの構成を示す。

【0004】図12に示すように、従来のハイパーメデ ィアシステムは、ネットワーク80を介して接続された クライアント81と、複数のサーバ82a, 82b, 8 2 c とを備える。各サーバ82a,82b,82 c は、 ハイパーテキスト等のノードの内容を格納する複数のコ ンテンツファイルを格納している。各々のコンテンツフ ァイルの所在はノード識別子で特定される(前記WWW では「URL(ユニフォーム・リソース・ロケータ)」 と呼ばれるノード識別子が用いられる)。

【0005】クライアント81は、ユーザから指定され たノード識別子に従ってネットワーク80上の該当する サーバにアクセスし、当該ノード識別子が示すノードの コンテンツファイルを獲得してその内容を出力する。例 えば図12において、サーバ82aのコンテンツファイ ル801のノート識別子を指定した場合、クライアント 81はサーバ82aからコンテンツファイル801を獲 得し、その内容 (テキストなど) を表示画面に表示す る。表示されたコンテンツファイル801には、アンカ 一領域811が定義されており、ここを指定すること で、この領域に関係付けられているコンテンツファイル 802のノード識別子が指定される。そして、クライア ント81は、ネットワーク80上のサーバ82cにアク セスし、コンテンツファイル802を獲得して出力す る。とのように、次々と関連したノードのコンテンツを 取得する操作をナビゲーションを呼ぶ。

【0006】ところで、上述した従来のハイパーメディ アシステムは、指定したノードのコンテンツファイルを 読み込むまで、ユーザは当該ノードのリンク先を知ると とができない。つまり、従来のハイパーメディアシステ ムでは、現に取得したノードの1段先のノードしか判ら ない。このため、複雑に入り組んでいるノードリンク構 40 のノードリンク構造取得要求待ち時間が長くなってしま 造を順次に辿るナビゲーションの作業効率が悪った。

【0007】そこで、本発明者らは、情報処理学会第5 2回 (平成8年前期) 全国大会, 4-177, 178 「₩₩₩ナビゲーション環境の試作(3)」(以下、文 献1と称す) において、現在表示しているノードを中心 に、ある一定範囲内に存在するノードリンク構造をグラ フィカルにユーザに提示する技術を提案した。この技術 では、クライアントがサーバからノードのコンテンツを 取得した際に、そのコンテンツ中に記述されたリンク先 などに関するHTMLのタグからノードリンク構造を抽 50 ンテンツを格納するノード及びノード間の関係を表すリ

出し、履歴情報として蓄積しておく。このように蓄積さ れるノードリンク構造は、ノードのアクセスが行われる 毎に成長していく。この結果、ユーザが以前にアクセス したことのあるノードに対して再度アクセスすると、そ のノードを中心とした或る一定範囲内に存在するノード リンク構造が履歴情報として存在する可能性があるため に、それを用いて、円形階層グラフ等の形式でノードリ ンク構造を表示する。また、文献1では、より一層ナビ ゲーション作業の効率化を図るために、ノードに対する 10 アクセス頻度も履歴として同時に採取しておき、ノード リンク構造の表示に際しては、アクセス頻度の高いノー ドほど例えば太い線で表示するといった技術も提案して

【0008】他方、本発明者らは、情報処理学会第52 回 (平成8年前期) 全国大会, 4-173, 174 「₩ WWナビゲーション環境の試作(1)」(以下、文献2 と称す)において、ネットワーク上のノードリンク構造 を総括的に管理するディレクトリサーバなる概念を提案 し、同論文において、クライアントがディレクトリサー 20 バからノードリンク構造を取得してユーザに提示する考 えを示唆している。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】本発明者らが文献1で 提案した技術を使用することにより、ノードリンク関係 の見通しが良くなり、ユーザは効率良くナビゲーション 作業を進めることができる。しかしながら、文献1で は、クライアントがアクセスしたノードのコンテンツか **らノードリンク構造を抽出して履歴として蓄積し、この** 履歴の範囲内でノードリンク構造を表示するため、過去 30 にアクセスしたことのないノードを中心としたノードリ ンク構造は表示できないという問題点がある。

【0010】他方、文献2において示唆されるディレク トリサーバからノードリンク構造を取得する方法では、 ネットワーク上のノードリンク構造が一括してディレク トリサーバで管理されているため、文献1におけるよう な問題はない。しかし、ディレクトリサーバは多数のク ライアントで共用されるため、ディレクトリサーバの負 荷やネットワークの負荷が問題となる。ディレクトリサ ーバやネットワークの負荷が高まると、各クライアント うからである。

【0011】そとで本発明の目的は、文献2で示唆され るような、ディレクトリサーバからノードリンク構造を 取得する形態を基本としつつ、できるだけディレクトリ サーバやネットワークの負荷を抑え得るようにした分散 ハイパーメディアシステムを提供することにある。

[0012]

【課題を解決するための手段】本発明は上記の目的を達 成するために、ネットワーク上に設けられた、情報のコ 5

ンクを管理する複数のサーバと、ユーザの要求により前 記サーバへアクセスして必要なノードのコンテンツを取 得するクライアントと、ノードリンク構造情報を蓄積 し、要求に応じて蓄積したノードリンク構造情報を提供 するディレクトリサーバとを備えた分散ハイパーメディ アシステムにおいて、前記クライアントとして動作する ブラウジング装置は、ユーザからの要求を受け付ける入 力部と、該受け付けられた要求に応じたノードのコンテ ンツをネットワークを介してサーバから取得するコンテ ンツ取得部と、該取得されたコンテンツをユーザに対し 10 て出力するコンテンツ出力部と、該取得されたコンテン ツにかかるノードを中心ノードとして、この中心ノード から予め定められた最大リンク段数以下でつながる範囲 内のノードリンク構造のみを前記ディレクトリサーバか ら取得するディレクトリサーバ用通信部と、該取得され たノードリンク構造を表示するノードリンク構造表示部 とを備えることを特徴とする。

【0013】ディレクトリサーバから一度に全てのノードリンク構造を取得すると、ディレクトリサーバおよびネットワークの負荷が非常に高くため、本発明では、中 20心ノードから予め定められた最大リンク段数(例えば2段あるいは3段)以下でつながる範囲内のノードリンク構造のみをディレクトリサーバから取得することで、それらの負荷の増大を抑える。

【0014】具体的には、前記ディレクトリサーバ用通信部は、中心ノードと最大リンク段数とを指定したノードリンク構造取得要求を前記ディレクトリサーバに送出する構成を有し、前記ディレクトリサーバは、前記ディレクトリサーバ用通信部から前記ノードリンク構造取得要求を受けることにより、ノードリンク構造情報格納部 30を検索して、指定された中心ノードから指定された最大リンク段数以下でつながる範囲内のノードリンク構造を取得し、前記ディレクトリサーバ用通信部に転送するノードリンク構造情報転送部を備えている。

【0015】また本発明は上記の目的を達成するため に、ネットワーク上に設けられた、情報のコンテンツを 格納するノード及びノード間の関係を表すリンクを管理 する複数のサーバと、ユーザの要求により前記サーバへ アクセスして必要なノードのコンテンツを取得するクラ イアントと、ノードリンク構造情報を蓄積し、要求に応 40 じて蓄積したノードリンク構造情報を提供するディレク トリサーバとを備えた分散ハイパーメディアシステムに おいて、前記クライアントとして動作するブラウジング 装置は、ユーザからの要求を受け付ける入力部と、該受 け付けられた要求に応じたノードのコンテンツをネット ワークを介してサーバから取得するコンテンツ取得部 と、該取得されたコンテンツをユーザに対して出力する コンテンツ出力部と、前記ディレクトリサーバから取得 されたノードリンク構造を保持するキャッシュと、前記 コンテンツ取得部で取得されたコンテンツにかかるノー

ドを中心ノードとして、この中心ノードから予め定められた最大リンク段数以下でつながる範囲内のノードリンク構造を、前記キャッシュ及び前記キャッシュに存在しない部分に限って前記ディレクトリサーバからそれぞれ取得するディレクトリサーバ用通信部と、該取得されたノードリンク構造を表示するノードリンク構造表示部とを備えることを特徴とする。

【0016】ディレクトリサーバから一度に全てのノー ドリンク構造を取得すると、ディレクトリサーバおよび ネットワークの負荷が非常に高くなる。また、中心ノー ドから予め定められた最大リンク段数(例えば2段ある いは3段)以下でつながる範囲内のノードリンク構造の みをディレクトリサーバから取得するようにしても、毎 回、そのような取得を行う構成では、ディレクトリサー バおよびネットワークの負荷が高くなる。そこで、本発 明では、クライアントであるブラウジング装置に、ディ レクトリサーバから取得されたノードリンク構造を保持 するキャッシュを備え、ディレクトリサーバ用通信部 は、中心ノードから予め定められた最大リンク段数以下 でつながる範囲内のノードリンク構造を、まずキャッシ ュから取得し、キャッシュに存在しない部分に限ってデ ィレクトリサーバから取得することで、ディレクトリサ ーバおよびネットワークの負荷を抑える。

【0017】具体的には、前記ディレクトリサーバ用通 信部は、中心ノードからのリンク段数を1から前記最大 リンク段数まで順に変化させて、同一リンク段数の全ノ ード情報が前記キャッシュに存在するか否かを調べ、中 心ノードから全ノード情報が存在するリンク段数までの ノードリンク構造は前記キャッシュから取得し、全ノー ド情報が前記キャッシュに存在しないリンク段数から前 記最大リンク段数までのノードリンク構造は前記ディレ クトリサーバから取得する構成を有し、前記ディレクト リサーバは、前記ディレクトリサーバ用通信部から中心 ノードと最大リンク段数と指定リンク段数とを指定した ノードリンク構造取得要求を受けることにより、ノード リンク構造情報格納部を検索して、中心ノードから指定 リンク段数以上、最大リンク段数以下でつながる範囲内 のノードリンク構造を取得し、前記ディレクトリサーバ 用通信部に転送するノードリンク構造情報転送部を備え ている。

【0018】更に本発明は、ナビゲーション作業のより一層の効率化を図るために、前記ブラウジング装置に、ノードに対するアクセス頻度を蓄積する履歴情報管理部を備え、前記ノードリンク構造表示部は、ノードリンク構造の表示時に前記履歴情報管理部を参照し、各ノードのアクセス頻度をノードリンク構造の表示形態に反映する構成を有している。

[0019]

[発明の実施の形態]次に本発明の実施の形態の例につ 50 いて図面を参照して詳細に説明する。

30

【0020】図1は本発明の分散ハイパーメディアシス テムの概略構成図である。同図に示すように、本例の分 散ハイパーメディアシステムは、複数のクライアント1 0と、ディレクトリサーバ20と、複数のサーバ30 と、これらを相互に接続するネットワーク80とから構 成されている。

[0021]各サーバ30は、情報のコンテンツを格納 するノード及びノード間の関係を表すリンクを各々管理 している。他方、ディレクトリサーバ20は、複数のサ ーバ30で管理されているノード及びノード間の関係を 適宜収集して、当該分散ハイパーメディアシステムにど のようなノードが存在しノード間がどのようにリンクし ているかを示すノードリンク構造を一括して管理してい る。各クライアント10は、ユーザの要求によりサーバ 30ヘアクセスして必要なノードのコンテンツを取得し て表示し、また、ディレクトリサーバ20からノードリ ンク構造を取得して表示する機能を有している。

【0022】図2はクライアント10として動作するプ ラウジング装置40およびディレクトリサーバ20の構 ハイパーメディア空間0は、図1の複数のサーバ30に よってネットワーク上に分散して管理されているハイパ ーメディアの空間を示す。

【0023】図2に示すように、本例のブラウジング装 置40は、入力部11, コンテンツ出力部12, コンテ ンツ取得部13, ノードリンク構造表示部14, ディレ クトリサーバ用通信部15,履歴情報管理部16,履歴 情報蓄積部17およびキャッシュ18を含んでいる。と れらはメモリおよびプログラム制御されたCPUで実現 される。

【0024】入力部11は、図示しないキーボードやマ ウス等を通じてユーザからの要求を受け付ける部分、コ ンテンツ取得部13はユーザの要求に応じたノードのコ ンテンツをネットワークを介して図1のサーバ30から 取得する部分、コンテンツ出力部12はこの取得された コンテンツを図示しないディスプレイやプリンタを通じ てユーザに対して出力する部分である。

【0025】また、キャッシュ18はディレクトリサー バ20から過去に取得されたノードリンク構造情報を蓄 積するメモリ、ディレクトリサーバ用通信部15は、ユ 40 ーザからの要求に従ってコンテンツ取得部13で今回取 得されたコンテンツにかかるノード周辺のノードリンク 構造情報をキャッシュ18およびディレクトリサーバ2 0から取得する部分、ノードリンク構造表示部14はデ ィレクトリサーバ用通信部15で取得されたノードリン ク構造を図示しないディスプレイの画面に図示化して表 示する部分である。

【0026】さらに、履歴情報管理部16は、入力部1 1で受け付けられたユーザの操作の履歴、特にノードの アクセスにかかる履歴をメモリ等で構成された履歴情報 蓄積部17に蓄積して管理する部分である。図3に履歴 情報管理部16で蓄積管理される履歴情報551の構成 例を示す。履歴情報551はノード履歴552のリスト になっている。1つのノード履歴552は、1つのノー ドに対応しており、そのノードの識別子、最終アクセス 時刻、最近におけるアクセス頻度、その他の付加情報 (例えばユーザが定義したコメント文字列) から構成さ れている。

8

【0027】他方、ディレクトリサーバ20は、図2に 10 示すように、ノードリンク構造情報転送部21,ノード リンク構造情報収集部22およびノードリンク構造情報 格納部23を含んでいる。

【0028】ノードリンク構造情報収集部22は、分散 ハイパーメディア空間0からノードリンク構造情報を探 索する部分であり、プログラム制御されたCPU等で実 現され、ネットワークを介して図1の各サーバ30に接 続している。とのノードリンク構造情報収集部22は、 分散ハイパーメディア空間 0 を構成する各サーバのノー ドデータを予め定められた時間間隔で定期的に探索し、 成例を示すブロック図である。なお、同図における分散 20 追加や変更のあったノードデータを取得し、ノードリン ク構造情報格納部23に反映する。

> 【0029】ノードリンク構造情報格納部23は、ノー ドリンク構造情報収集部22によって収集された分散ハ イパーメディア空間0のノードリンク構造を保持する部 分で、メモリや磁気ディスク等の記憶装置で構成され

【0030】ノードリンク構造情報転送部21は、ブラ ウジング装置40からノードリンク構造取得要求があっ た場合、ノードリンク構造情報格納部23に格納された ノードリンク構造情報を探索して、該当する範囲のノー ドリンク構造情報を要求元に返却する部分で、プログラ ム制御されたCPU等で構成されている。図4にノード リンク構造情報格納部23から取得されたノードリンク 構造情報501の構成例を示す。ノードリンク構造情報 501はノード情報502のリストになっている。1つ のノード情報502は、本例の場合、ノード識別子と或 る種の付加情報(タイトル、メディアの種類、最終更新 日時等)とリンク先のノードの識別子のリストを含んで いる。

【0031】以下、上述のように構成された本実施例の 動作を説明する。

【0032】図2において、ユーザがキーボードやマウ ス等の入力装置を通じてブラウジング装置40に対して 或るノード識別子のノードのコンテンツ取得を要求する と、との要求が入力部11で受け付けられる。入力部1 1は、要求を受け付けると、コンテンツ取得部13に対 しノード識別子を通知してコンテンツの取得を要求し、 ディレクトリサーバ用通信部15に対しノード識別子を 通知してノードリンク構造の取得を要求し、履歴情報管 理部16に対してノード識別子を通知して履歴情報の更 新を要求する。

【0033】入力部11からノードのコンテンツの取得を要求されたコンテンツ取得部13は、通知されたノード識別子によって判明する図1の何れかのサーバ30から該当するノードのコンテンツを取得してコンテンツ出力部12に出力し、コンテンツ出力部12はこの出力されたコンテンツを入力して、図示しないディスプレイの画面等に表示する。

【0034】また、入力部11から履歴情報の更新を要求された履歴情報管理部16は、通知されたノード識別子を持つノード履歴552を図3に示したような履歴情報551から検索し、該当するノード履歴552中の最終アクセス時刻に現在時刻を設定し、またアクセス頻度を+1する。なお、該当するノード履歴552が存在しない場合には、今回のノード識別子用のノード履歴552を作成し、必要な情報を設定する。

【0035】更に、入力部11からノードリンク構造の取得を要求されたディレクトリサーバ用通信部15は、通知されたノード識別子のノードを中心ノードとして、この中心ノードから予め定められた最大リンク段数以下20でつながる範囲内のノードリンク構造を、まずキャッシュ18から取得し、キャッシュ18に存在しない部分に限ってディレクトリサーバ20から取得する。そして、この取得したノードリンク構造をノードリンク構造表示部14に出力する。なお、最大リンク段数としては、ディレクトリサーバ20やネットワークの負荷を抑えるため、2段や3段程度が好ましい。

【0036】ノードリンク構造表示部14は、ディレクトリサーバ用通信部15から入力されたノードリンク構造をグラフ化して、図示しないディスプレイの画面に表 30示する。との際、履歴情報管理部16で蓄積管理されている履歴情報を参照し、各ノードのアクセス頻度をノードリンク構造の表示形態に反映する。

【0037】図5はノードリンク構造表示部14によって表示されたノードリンク構造の表示の例を示す。同図において、150は、今回ユーザが取得要求したコンテンツにかかるノードを中心ノード151として、それから2リンク段数以下でつながる範囲内のノードリンク構造を円形階層グラフで表示したノードリンク地図である。同地図において、丸印がノード、丸印を結ぶ線分がノードとノードとのつながりを示すリンクである。同地図を見れば、今回取得要求を出したノード151と1段のリンクで4つのノード152~155が接続されており、またノード152には更に3つのノードが、ノード154には更に2つのノードが、ノード155には更に3つのノードがそれぞれ接続されていること、ノード153には後続のノードがないことが一目瞭然となる。【0038】また、図5のノードリンク地図150で

は、ノードのアクセス頻度を各部の線の太さによってノ

ードリンク構造表示に反映している。つまり、最近のア

クセス頻度が高いノードほど線を太くすることで、ユーザが直観的に各ノードのアクセス頻度を認識できるよう にしている。

10

【0039】次に、ディレクトリサーバ用通信部15およびノードリンク構造情報転送部21の構成例を詳しく説明する。

【0040】ディレクトリサーバ用通信部15は、入力部11からノードリンク構造取得要求があったとき、中心ノードからのリンク段数を1から最大リンク段数Mまで順に変化させて、同一リンク段数の全ノード情報がキャッシュ18に存在するか否かを調べ、中心ノードから全ノード情報が存在するリンク段数までのノードリンク構造はキャッシュ18から取得し、全ノード情報がキャッシュ18に存在しないリンク段数から最大リンク段数Mまでのノードリンク構造は、中心ノードのノード識別子、全ノード情報がキャッシュ18に存在しない最小のリンク段数(指定リンク段数) n, 予め定められた最大リンク段数Mを含むノードリンク構造取得要求をディレクトリサーバ20に出すことにより取得する。

【0041】ノードリンク構造情報転送部21は、ディレクトリサーバ用通信部15から中心ノード,最大リンク段数M,指定リンク段数 nを指定したノードリンク構造取得要求を受けるととにより、ノードリンク構造情報格納部23を検索して、中心ノードから指定リンク段数n以上,最大リンク段数M以下でつながる範囲内のノードリンク構造を取得し、ディレクトリサーバ用通信部15に転送する。

【0042】例えば図6において、ノード301を中心 ノードとし、最大リンク段数3の範囲内でつながるノー ドリンク構造を表示しようとする場合、図6の網かけを 施した部分のノード情報がキャッシュ18に存在しなか ったとする。との場合、中心ノードから 1 段のリンクで つながる合計4つのノード311,312,313,3 14のノード情報は全てキャッシュ18に存在してお り、次の2段目のリンクでつながるノードのノード情報 は一部がキャッシュ18に存在していない。このとき は、ディレクトリサーバ用通信部15からノードリンク 構造情報転送部21に対して、中心ノード301のノー ド識別子と、最大リンク段数「3」と、指定リンク段数 「2」とを指定したノードリンク構造取得要求を出す。 ノードリンク構造情報転送部21では、このノードリン ク構造取得要求に従い、中心ノード301から2段以上 3段以下でつながる範囲のノードリンク構造をノードリ ンク構造情報格納部23から検索してディレクトリサー バ用通信部15に転送する。

【0043】図7はディレクトリサーバ用通信部15がキャッシュ18に保持されていないノードリンク構造を発見する手順例を示す。まず、ループカウンタnを0に 0(S1)、中心ノードを検索対象にいれる(S2)。次に検索対象全てのノード情報(図40502)がキャ

す(S18)。

ッシュ18内に存在するか否かを調べ(S3)、存在し なければループカウンタnの値以遠のノードが必要とな ると判断する(S7)。また、存在すれば、検索対象内 のそれぞれのノードから1段階でリンクされる全てのノ ードを新たな検索対象とし(S4)、ループカウンタn を+1し(S5)、nが最大リンク段数Mを超えていな ければ(S6でNo)、ステップS3に戻って上記と同 様の動作を繰り返す。また、ステップS6でnが最大リ ンク段数Mを超えていることが判断された場合、表示に 必要な全ノードリンク構造がキャッシュ18に存在する と判断する(S8)。例えば、図6の場合、ステップS 2で中心ノード301が探索対象に入れられ、次のステ ップS3で中心ノード301のノード情報がキャッシュ・ 18に存在するか否かが調べられ、先の例では存在する ので、次のステップS4において、中心ノード301か ら1段階でリンクされるノード311~314が新たな 探索対象とされる。そして、ループカウンタnを+1し て1とし、M=3を超えていないので、ステップS3に 戻って、ノード311~314のノード情報全てがキャ ッシュ18に存在するか否かを調べる。先の例では全て 存在するので、次のステップS4において、ノード31 1~314のそれぞれから1段階でリンクされる全ての ノードを新たな探索対象とする。即ち、ノード311か ら1段階でリンクされるノード321~323, ノード 312から1段階でリンクされるノード324,32 5, ノード313から1段階でリンクされるノード32 6, ノード314から1段階でリンクされるノード32 7~329を新たな探索対象とする。そして、ループカ ウンタnを+1して2とし、M=3を超えていないの で、ステップS3に戻って、それら新たな探索対象のノ ードのノード情報全てがキャッシュ18に存在するか否 かを調べる。このとき、図6に網かけで示した一部のノ ード321.324がキャッシュ18に存在しないた め、ステップS3の判断結果はNoとなり、ステップS 7において、現在のnの値「2」以遠のノードリンク構 造が必要であると判断する。

【0044】図8はノードリンク構造情報転送部21がディレクトリサーバ用通信部15からノードリンク構造取得要求を受けた際の処理例を示すフローチャートである。まず、与えられた中心ノードを探索対象とする(S11)。図6の場合、中心ノード301を検索対象とする。次に指定リンク段数nが0かどうかを判断し(S12)、0であれば中心ノードのノード情報(図4の502)を、ディレクトリサーバ用通信部15に返すノードリンク構造情報のリストにいれる(S13)。nが0でないときは当該ステップS13はスキップする。次に、検索対象内にあるそれぞれのノードから1段階でリンクされているノードを新たな検索対象とする(S14)。例えば中心ノード301が検索対象の場合、ノード311~314を新たな検索対象とする。

【0045】次にループの回数が指定リンク段数 n以上かどうか調べる(S15)。 n以上でなければ次のステップ S16をスキップする。 n以上なら新たな検索対象となったノード全てのノード情報 502を、ディレクトリサーバ用通信部15に返すノードリンク構造情報のリストに追加する(S16)。そして、ループカウンタの値を+1し、ディレクトリサーバ用通信部15から与えられた最大リンク段数Mの回数だけループしたかどうかを調べる(S17)。まだ、ルーブ回数が足りなければステップ S14から処理を繰り返す。最大リンク段数Mの回数だけループしていれば、ここまで作成したノードリンク構造情報をディレクトリサーバ用通信部15に返

12

【0046】なお、以上の図7、図8の実施例では、中 心ノードからのリンク段数を基準にしてディレクトリサ ーバ20から取得するノードリンク構造の範囲を定め た。これにより、ディレクトリサーバ用通信部15およ びノードリンク構造情報転送部21の処理を単純化する ことが可能となる。なお、この方法によると、図6に例 20 示したように、キャッシュ18に存在するノード32 2,323等もディレクトリサーバ20から再度取得さ れる。このため、転送量を削減するために、キャッシュ 18に存在しないノードリンク構造をよりきめ細かく求 めて、それらをディレクトリサーバ20から取得するよ ろに構成しても良い。例えば、図6の場合、キャッシュ 18に存在するノード311の情報によってキャッシュ 18に存在しないノード321のノード識別子は判明す るので、ディレクトリサーバ20に対して、ノード32 1のノード識別子を通知し、そのノード321に1段の リンクで接続されるノード311以外のノードの情報を 要求するといった処理を、必要な箇所ごとに指定すると とで、最小限のノードリンク構造だけをディレクトリサ ーバ20から取得するように構成しても良い。

【0047】図9はクライアント10として動作するブ ラウジング装置40の別の構成例を示すブロック図であ る。この例のブラウジング装置40は、図2のブラウジ ング装置40を簡略化したものであり、入力部11,コ ンテンツ出力部12、コンテンツ取得部13、ノードリ ンク構造表示部14およびディレクトリサーバ用通信部 19を有し、図2におけるような履歴情報管理部16, 履歴情報蓄積部17およびキャッシュ18は有していな い。従って、履歴情報の蓄積と管理,ノードリンク構造 表示に対するアクセス頻度の反映は行わない。また、キ ャッシュ18を有していないことから、ディレクトリサ ーバ用通信部19は、ユーザからの要求に従ってコンテ ンツ取得部13が新たなコンテンツを取得する毎に、そ のコンテンツにかかるノードを中心ノードとして、その 中心ノードから予め定められた最大リンク段数以下でつ ながる範囲内のノードリンク構造のみを毎回ディレクト 50 リサーバ20から取得するよう構成されている。

[0048]以下、上述のように構成された本実施例の 動作を説明する。

【0049】図9において、ユーザがキーボードやマウス等の入力装置を通じてブラウジング装置40に対して或るノード識別子のノードのコンテンツ取得を要求すると、この要求が入力部11で受け付けられる。入力部11は、要求を受け付けると、コンテンツ取得部13に対しノード識別子を通知してコンテンツの取得を要求し、ディレクトリサーバ用通信部15に対しノード識別子を通知してノードリンク構造の取得を要求する。

【0050】入力部11からノードのコンテンツの取得を要求されたコンテンツ取得部13は、通知されたノード識別子によって判明する図1の何れかのサーバ30から該当するノードのコンテンツを取得してコンテンツ出力部12に出力し、コンテンツ出力部12はこの出力されたコンテンツを入力して、図示しないディスプレイの画面等に表示する。

【0051】また、入力部11からノードリンク構造の取得を要求されたディレクトリサーバ用通信部19は、通知されたノード識別子のノードを中心ノードとして、この中心ノードから予め定められた最大リンク段数以下でつながる範囲内のノードリンク構造だけを、ディレクトリサーバ20から取得する。そして、この取得したノードリンク構造をノードリンク構造表示部14に出力する。

【0052】ノードリンク構造表示部14は、ディレクトリサーバ用通信部19から入力されたノードリンク構造を図示化して、図示しないディスプレイの画面に表示する。

【0053】図10はノードリンク構造表示部14によ 30って表示されたノードリンク構造の表示の例を示し、100は、今回ユーザが取得要求したコンテンツにかかるノードを中心ノード101として、それから2リンク段数以下でつながる範囲内のノードリンク構造を円形階層グラフで表示したノードリンク地図である。同地図において、丸印がノード、丸印を結ぶ線分がノードとノードとのつながりを示すリンクである。同地図を見れば、今回取得要求を出したノード101と1段のリンクで4つのノード111~114が接続されており、またノード112、113にはそれぞれ更に3つのノードが、ノー 40ド114には更に2つのノードが接続されていること、ノード111には後続のノードがないことが一目瞭然となる。

【0054】次に、ディレクトリサーバ用通信部19およびノードリンク構造情報転送部24の構成例を説明する。

【0055】ディレクトリサーバ用通信部19は、入力部11からノードリンク構造取得要求があったとき、中心ノードのノード識別子と最大リンク段数Mとを指定したノードリンク構造取得要求をディレクトリサーバ20

に送出する。

【0056】ノードリンク構造情報転送部24は、ディレクトリサーバ用通信部15から中心ノードのノード識別子および最大リンク段数Mを指定したノードリンク構造取得要求を受けることにより、ノードリンク構造情報格納部23を検索して、中心ノードから最大リンク段数M以下でつながる範囲内のノードリンク構造を取得し、ディレクトリサーバ用通信部19に転送する。

14

【0057】図11はディレクトリサーバ用通信部19 がノードリンク構造取得要求の受信時に行う処理例を示 す。まず、与えられた中心ノードを検索対象にいれ(S 21)、その中心ノードのノード情報(図4の502) を、ディレクトリサーバ用通信部19に返すノードリン ク構造情報のリストにいれる(S22)。次に、検索対 象内にあるそれぞれのノードから1段階でリンクされて いるノードを新たな検索対象とする(S23)。例え ば、図10の場合、ステップS21で中心ノード101 が探索対象に入れられ、ステップS23で中心ノード1 01から1段階でリンクされるノード111~114が 30 新たな探索対象とされる。

【0058】次に、この新たな検索対象となったノード全てのノード情報(図4の502)を、ディレクトリサーバ用通信部19に返すノードリンク構造情報のリストに追加する(S24)。そして、ループカウンタの値を0から+1し、ディレクトリサーバ用通信部19から与えられた最大リンク段数Mの回数だけループしたかどうかを調べる(S25)。まだ、ループ回数が足りなければステップS23から処理を繰り返す。最大リンク段数Mの回数だけループしていれば、ここまで作成したノードリンク構造情報をディレクトリサーバ用通信部19に返す(S26)。

[0059]

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば以下 のような効果を得ることができる。

【0060】ブラウジング装置で取得されたコンテンツをユーザに対して出力する際に、そのコンテンツにかかるノードを中心ノードとして、この中心ノードから予め定められた最大リンク段数以下でつながる範囲内のノードリンク構造のみをディレクトリサーバから取得するようにしたので、多数のクライアントで共用されるディレクトリサーバおよびネットワークの負荷を極力抑えることができる。

【0061】また、ディレクトリサーバから取得された ノードリンク構造を保持するキャッシュを備え、中心ノ ードから予め定められた最大リンク段数以下でつながる 範囲内のノードリンク構造を、まずキャッシュから取得 し、キャッシュに存在しない部分に限ってディレクトリ サーバから取得することで、ディレクトリサーバおよび ネットワークの負荷をより一層抑えることができる。

【図面の簡単な説明】

50

【図1】本発明の分散ハイパーメディアシステムの概略 構成図である。

【図2】クライアントとして動作するブラウジング装置 およびディレクトリサーバの構成例を示すブロック図で ある。

【図3】履歴情報管理部で蓄積管理される履歴情報の構 成例を示す図である。

【図4】ノードリンク構造情報格納部から取得されたノ ードリンク構造情報の構成例を示す図である。

【図5】ノードリンク構造表示部によって表示されたノ 10 13…コンテンツ取得部 ードリンク構造の表示の例を示す図である。

【図6】ノードリンク構造の取得方法の説明に用いるノ ードリンク構造の例を示す図である。

【図7】ディレクトリサーバ用通信部がキャッシュに保 持されていないノードリンク構造を発見する手順の一例 を示すフローチャートである。

【図8】ノードリンク構造情報転送部がディレクトリサ ーバ用通信部からノードリンク構造取得要求を受けた際 の処理例を示すフローチャートである。

【図9】 クライアントとして動作するブラウジング装置 20 30…サーバ の別の構成例を示すブロック図である。

【図10】 ノードリンク構造表示部によって表示された ノードリンク構造の表示の別の例を示す図である。

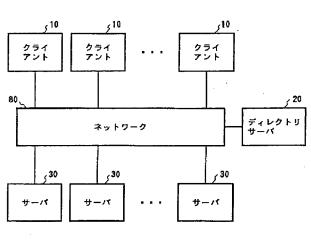
*【図11】ディレクトリサーバ用通信部がノードリンク 構造取得要求の受信時に行う処理例を示すフローチャー トである。

【図12】従来のハイパーメディアシステムの構成図で ある。

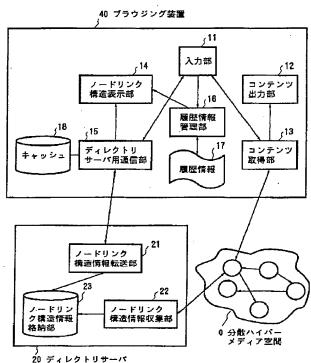
【符号の説明】

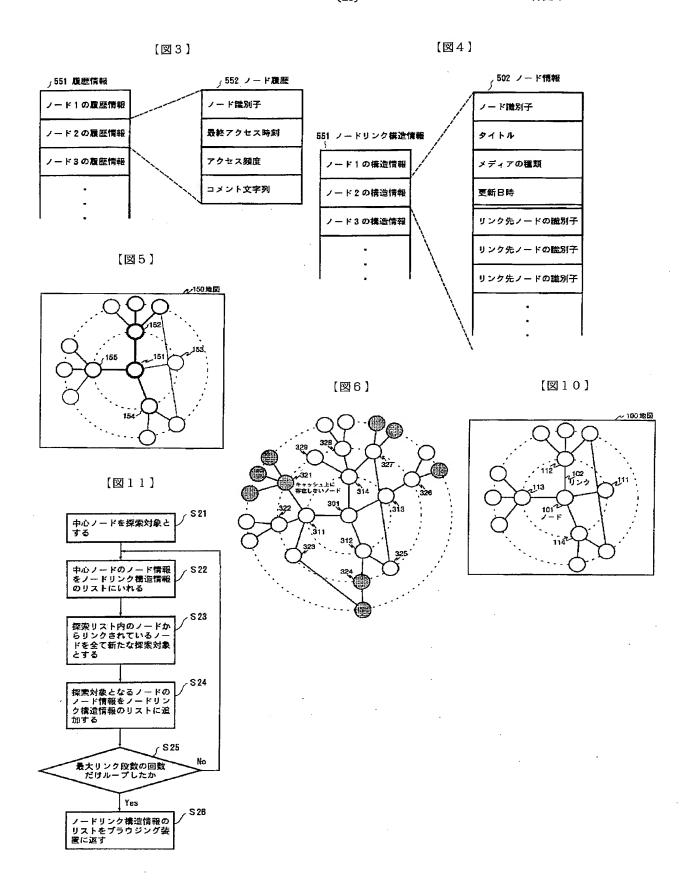
- 10…クライアント
- 11…入力部
- 12…コンテンツ出力部
- - 14…ノードリンク構造表示部
 - 15.19…ディレクトリサーバ用通信部
 - 16…履歴情報管理部
 - 17…履歴情報蓄積部
 - 18…キャッシュ
 - 20…ディレクトリサーバ
 - 21,24…ノードリンク構造情報転送部
 - 22…ノードリンク構造情報収集部
 - 23…ノードリンク構造情報格納部
- - 40…ブラウジング装置
 - 80…ネットワーク

【図1】

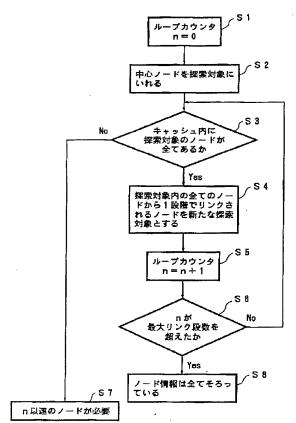


【図2】









【図8】

